## PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

11-251992

(43)Date of publication of application: 17.09.1999

(51)Int.Cl.

H04B 7/24 H04L 29/08

(21)Application number: 10-047416

(71)Applicant: SONY CORP

(22)Date of filing:

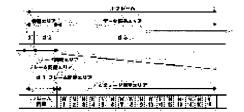
27.02.1998

(72)Inventor: SUGITA TAKEHIRO

SUGAYA SHIGERU

#### (54) COMMUNICATION CONTROL METHOD AND TRANSMISSION DEVICE

PROBLEM TO BE SOLVED: To realize efficient communication control in a control station by individually transmitting data on communication states in respective stations from a plurality of communication stations or control stations with a plurality of slots arranged in a management data transmission area. SOLUTION: A plurality of slots are arranged in a management data transmission area which is set in a frame period. Data on a communication state in the respective stations are individually transmitted by a plurality of communication stations or control stations with the respective slots. One frame period is set in a prescribed period, and a frame synchronous area d2 and a node synchronous area d2 being management data transmission areas are set in the head part of one frame period in the prescribed period. A remaining period is set as a data transfer area d3. Sixteen slots are  $_{i_8}$ set in the node synchronous area d2 at an equal interval. Sixteen slots in one frame are allocated to nodes in a network system. In the allocated slots N1-N16, node synchronizing signals are



### **LEGAL STATUS**

[Date of request for examination]

06.09.2000

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

transmitted from the node corresponding to the slot.

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

3414244

[Date of registration]

04.04.2003

[Number of appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of

rejection]

[Date of extinction of right]

# (19)日本国特許庁 (JP) (12) 公開特許公報 (A)

(11)特許出顧公開番号

# 特開平11-251992

(43)公開日 平成11年(1999)9月17日

(51) Int.Cl.<sup>6</sup>

識別記号

FΙ

H04B 7/24

H04L 29/08

H04B 7/24

H04L 13/00

307Z

審査請求 未請求 請求項の数12 OL (全 14 頁)

(21)出願番号

特願平10-47416

(22)出願日

平成10年(1998) 2月27日

(71)出願人 000002185

ソニー株式会社

東京都品川区北品川6丁目7番35号

(72)発明者 杉田 武弘

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

(72)発明者 管谷 茂

東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ

一株式会社内

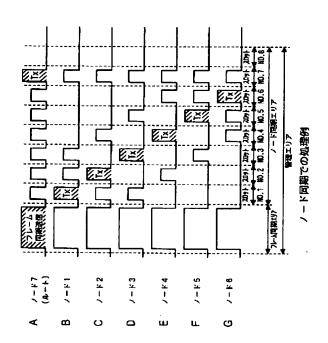
(74)代理人 弁理士 松隈 秀盛

### (54) 【発明の名称】 通信制御方法及び伝送装置

#### (57)【要約】

【課題】 制御局によりネットワークシステム内の通信 を制御する場合に、ネットワーク内の伝送効率などを向 上させる。

【解決手段】 フレーム周期内に管理データ伝送領域を 設定し、この管理データ伝送領域に複数のスロットを配 置し、それぞれのスロットで、複数の通信局又は制御局 がそれぞれの局での通信状態に関するデータを個別に送 信する処理を行う。



10

#### 【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数の通信局の間の無線通信のアクセス を、制御局により制御する通信制御方法において、 所定の局から送信される同期信号によりフレーム周期を 規定し、

1

該フレーム周期内に管理データ伝送領域を設定し、 上記管理データ伝送領域に複数のスロットを配置し、そ れぞれのスロットで、上記複数の通信局又は制御局がそ れぞれの局での通信状態に関するデータを個別に送信す る通信制御方法。

【請求項2】 請求項1記載の通信制御方法において、 上記通信状態に関するデータとして、他のそれぞれの通 信局又は制御局との通信が、直接的に通信可能であるか 否かのデータである通信制御方法。

【請求項3】 請求項2記載の通信制御方法において、 上記通信状態に関するデータとして、更に休眠状態にあ る通信局に関するデータを含む通信制御方法。

【請求項4】 請求項1記載の通信制御方法において、 上記管理データ伝送領域で、それぞれのスロットから送 信されるデータを、他の通信局又は制御局で受信させ、 その受信状態に基づいて、各通信局又は制御局から次の 送信タイミングに送信する通信状態に関するデータを生 成させる通信制御方法。

【請求項5】 請求項4記載の通信制御方法において、 上記各局からの通信状態に関するデータを、上記制御局 が受信して集計し、各局間の通信状態に関するトポロジ ーマップを作成し、その作成したトポロジーマップのデ ータを各局に対してブロードキャスト送信する通信制御 方法。

【請求項6】 請求項1記載の通信制御方法において、 上記管理データ伝送領域で、上記制御局から送信するデ ータにより、各通信局のスロット割当てに関するデータ を送信し、そのデータに基づいて各通信局が自局に割当 てられるスロット位置を判断する通信制御方法。

【請求項7】 所定の制御装置の制御に基づいて通信が 行われる伝送装置において、

所定の同期信号に基づいてフレーム周期を設定し、その フレーム周期内に複数のスロットを有する管理データ伝 送領域を設定するタイミング設定手段と、

上記管理データ伝送領域内の各スロットで他の伝送装置 40 る。 から送信される信号を受信する受信手段と、

**該受信手段での各スロットの受信状態に関するデータ** を、上記複数のスロット内の所定のスロットから通信状 態に関するデータとして送信する送信手段とを備えた伝 送装置。

【請求項8】 請求項7記載の伝送装置において、

上記通信状態に関するデータとして、各スロットでの他 の伝送装置との通信が、直接的に通信可能であるか否か のデータである伝送装置。

【請求項9】 請求項8記載の伝送装置において、

上記通信状態に関するデータとして、更に休眠状態にあ る伝送装置に関するデータを含む伝送装置。

【請求項10】 請求項7記載の伝送装置において、 上記受信手段が所定のフレーム周期の管理データ伝送領 域で受信した受信状態に基づいて、上記通信状態に関す るデータを生成させ、上記所定のフレーム周期より後の フレーム周期の管理データ伝送領域の管理データ伝送領 域の所定のスロットで、その生成された通信状態に関す るデータを上記送信手段から送信する伝送装置。

【請求項11】 請求項10記載の伝送装置において、 上記受信手段が管理データ伝送領域内の各スロットで受 信した通信状態に関するデータに基づいて、ネットワー ク内の各伝送装置間の通信状態に関するトポロジーマッ プを作成する制御手段を備え、

該制御手段が作成したトポロジーマップのデータを、上 記送信手段から管理データ伝送領域で他の伝送装置に対 して送信する伝送装置。

【請求項12】 請求項7記載の伝送装置において、 ネットワーク内の各伝送装置のスロット割当てに関する 20 データを、上記送信手段が送信する伝送装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、例えば無線信号に より各種情報を伝送して、複数の機器間でローカルエリ アネットワーク(LAN)を構成する場合に適用して好 適な通信制御方法と、この制御方法を適用した伝送装置 に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、家庭内,オフィス内などの比較的 30 狭い範囲内において、各種映像機器やパーソナルコンピ ュータ装置とその周辺装置なとの複数の機器間で、それ **らの機器が扱うデータを伝送できるようにローカルエリ** アネットワークを組む場合、各機器間を何らかの信号線 で直接接続させる代わりに、各機器に無線信号の送受信 装置(無線伝送装置)を接続して、無線伝送でデータ伝 送できるようにすることがある。

【0003】無線伝送でローカルエリアネットワークを 構成させることで、各機器間を直接信号線などで接続す る必要がなく、システム構成を簡単にすることができ

【0004】ところで、無線伝送装置を複数台用意して ローカルエリアネットワークを組んだ場合に、複数の伝 送装置から同時に同じ伝送帯域を使用して信号が送信さ れると、伝送エラーが発生する可能性がある。このた め、ネットワーク内の各伝送装置間の通信を、何らかの 方法でアクセス制御する必要がある。

【0005】従来から知られているアクセス制御方法と しては、例えば小規模無線ネットワークにおいては、ス ター型接続による中心部分の伝送装置(ルートノード)

50 によって、ネットワーク内の各伝送装置 (ノード)間の

通信を一元的に管理する方法がある。この場合の一般的 な衝突回避方法としては、伝送データの有無にかかわら ず、各伝送路毎に帯域を予め予約しておいて、その予約 した帯域で伝送を行う帯域予約方法が用いられていた。 ところが、この方法では、伝送するデータがない場合で も、伝送路の帯域を確保しておく必要があり、ネットワ ーク資源を無駄に使ってしまい、非常に効率が悪い問題 があった。

【0006】このような問題を解決したアクセス方法と して、ボーリング制御によりネットワーク内の通信を行 10 う方法がある。この方法は、ネットワーク内の任意の1 台の伝送装置を、制御局(ルートノード)とし、ルート ノードがネットワーク内の他のノードに対して順番にポ ーリングを行う制御信号を伝送して、各ノードからの送 信が、ポーリングにより順番に行われるようにしたもの である。このボーリングにより伝送処理を行うことで、 伝送効率を改善することができる。

#### [0007]

【発明が解決しようとする課題】ところで、ポーリング によるアクセス制御を行う構成とした場合でも、ネット ワーク内の伝送装置(ノード)の数が多くなると、伝送 効率が悪化してしまう問題がある。即ち、ネットワーク 内のノードの数が少ない場合には、全てのノードに対し て順番にポーリングを行っても、それほど問題にはなら ない。ところが、例えばネットワーク内に多数のノード があり、その中の少数のノードだけが伝送するデータを 持っている場合を想定したとき、伝送データを持たない ノードに対するボーリング量が増加することになり、ボ ーリングのための制御信号だけが多数伝送されることに なり、ネットワークの伝送効率が低下してしまうと共 に、ルートノードがボーリングのための制御信号を多数 送信する必要があり、ルートノードの負担が重くなって しまう。

【0008】また、ネットワーク内の各ノードが例えば 可搬型として構成されている場合には、ノードの移動管 理をルートノードで行う必要があるため、各ノードでは ルートノードからのポーリングに対して応答信号を返送 する必要がある。このようにポーリングに対して応答信 号を常時返送する必要がある構成の場合には、伝送デー タを持たないノードであっても、ポーリングに応答する ための通信処理が常時必要で、そのために各ノードの電 力消費が大きくなってしまう。

【0009】本発明の目的は、制御局によりネットワー クシステム内の通信を制御する場合に、効率の良い通信 制御ができるようにすることにある。

#### [0010]

【課題を解決するための手段】本発明の通信制御方法 は、フレーム周期内に管理データ伝送領域を設定し、こ の管理データ伝送領域に複数のスロットを配置し、それ ぞれのスロットで、複数の通信局又は制御局がそれぞれ 50 で、直接的に通信ができる状態となっている。ここで

の局での通信状態に関するデータを個別に送信する処理 を行う。

【0011】本発明の通信制御方法によると、管理デー タ伝送領域を使用した通信で、各通信局での通信状態に 関するデータを収集することができる。

【0012】また本発明の伝送装置は、管理データ伝送 領域内に設定された各スロットで他の伝送装置から送信 される信号を受信する受信手段と、この受信手段での各 スロットの受信状態に関するデータを、複数のスロット 内の所定のスロットから通信状態に関するデータとして 送信する送信手段とを備えたものである。

【0013】本発明の伝送装置によると、管理データ伝 送領域を使用して、他の伝送装置からの信号の受信処理 と、その受信した信号の受信状態に基づいた通信状態に 関するデータの送信処理が行える。

#### $\{0014\}$

【発明の実施の形態】以下、本発明の第1の実施の形態 を、図1~図10を参照して説明する。

【0015】本例においては、例えば家庭内や比較的小 20 規模なオフィス内などで映像データ、音声データやコン ビュータ用データなどの送受信を行うシステムとして構 成されたネットワークシステムに適用したもので、まず 図1を参照して本例のシステム構成を説明する。本例の ネットワークシステムは、最大で16台の無線伝送装置 でネットワークが組まれるようにしてあり、図1はその 16台の内の7台の無線伝送装置1~7を配置した状態 を示す。各無線伝送装置1~7は、送信及び受信を行う アンテナーa~7aが接続してある。各無線伝送装置し ~7には、映像信号再生装置, モニタ装置, コンピュー タ装置、プリンタ装置などの各種処理装置(図示せず) が個別に接続してあり、これらの処理装置間でデータ伝 送が必要な場合に、接続された無線伝送装置を経由して データ伝送が行われる。7台の無線伝送装置1~7は通 信局であるノードとして機能し、第1ノード~第7ノー ドとして個別にアドレスが付与してある。

【0016】この場合、ネットワークシステム内の任意 の1台の無線伝送装置を、制御局として機能するルート ノードとして設定し、このルートノードからのポーリン グ制御で、各ノード間の無線通信が実行されるシステム 構成としてある。このルートノードは、基本的にシステ ム内の他の全てのノードと直接的に無線通信ができる位 置に配置された無線伝送装置が使用され、ここではネッ トワークシステム内のほぼ中央に配置された無線伝送装 置7(第7ノード)をルートノードとしてあり、この中 央のルートノードから周辺の他のノードが制御されるい わゆるスター型接続構成としてある。

【0017】図2は、本例における各ノードの配置状態 での、各ノード間の通信状態を示す物理的なトポロジー マップを示す図であり、矢印で接続して示すノード間

は、基本的に各ノード1~7は、隣接した位置にあるノードとの間でだけ直接的に通信ができる状態となっている。例えば、第1ノード1は、その第1ノード1の周囲に配された第2ノード2、第3ノード3、第7ノード7とだけ直接的に通信ができる。他のノードについても同様であり、ほぼ中央に配置してあるルートノードである第7ノード7については、他の全てのノード1~6と直接的に通信ができる。直接的に通信ができないノード間で通信を行う場合には、他のノードで伝送データを中継して伝送処理を行う。

【0018】各ノードを構成する無線伝送装置1~7の構成例を図3に示すと、ここでは各無線伝送装置1~7は基本的に共通の構成(ルートノードとして機能させるための制御構成のみが他のノードと異なる)とされ、送信及び受信を行うアンテナ31と、このアンテナ31に接続されて、無線送信処理及び無線受信処理を行う無線処理部32を備えて、他の伝送装置との間の無線伝送ができる構成としてある。この場合、本例の無線処理部32で送信及び受信する周波数としては、例えば非常に高い周波数帯(例えば5GHz帯)が使用される。また本例の場合には、送信出力については、比較的弱い出力が設定され、例えば屋内で使用する場合、数mから数十m程度までの比較的短い距離の無線伝送ができる程度の出力としてある。

【0019】そして、無線処理部32で受信した信号のデータ変換及び無線処理部32で送信する信号のデータ変換を行うデータ変換部33を備える。このデータ変換部33で変換されたデータを、インターフェース部34を介して接続された処理装置に供給すると共に、接続された処理装置から供給されるデータを、インターフェース部34を介してデータ変換部33に供給して変換処理できる構成としてある。

【0020】無線伝送装置内の各部は、マイクロコンピ ュータなどで構成された制御部35の制御に基づいて処 理を実行する構成としてある。この場合、無線処理部3 2で受信した信号が制御信号である場合には、その受信 した制御信号をデータ変換部33を介して制御部35に 供給して、制御部35がその受信した制御信号で示され る状態に各部を設定する構成としてある。また、制御部 35から他の伝送装置に対して伝送する制御信号につい ても、制御部35からデータ変換部33を介して無線処 理部32に供給し、無線送信するようにしてある。受信 した信号が同期信号である場合には、その同期信号の受 信タイミングを制御部35が判断して、その同期信号に 基づいたフレーム周期を設定して、そのフレーム周期で 通信制御処理を実行する構成としてある。また、制御部 35には内部メモリ36が接続してあり、その内部メモ リ36に、通信制御に必要なデータを一時記憶させるよ うにしてある。

6

【0021】図4は、本例のネットワークシステム内で 各ノード(無線伝送装置1~7)間で伝送される信号の 構成を示したもので、本例においてはフレーム周期を規 定してデータの伝送を行う構成としてある。即ち、図4 のAに示すように、所定の期間で1フレーム期間を規定 し、その1フレーム期間の先頭部分に管理データ伝送領 域であるフレーム同期エリアdlとノード同期エリアd 2をそれぞれ所定の期間設定し、残りの期間をデータ転 送(伝送)エリアd3としてある。フレーム同期エリア d1では、図4のBに示すように、ルートノードからフ レーム同期信号が送信される。このフレーム同期信号 は、他のノードで受信されて、その同期信号の受信タイ ミングを基準として、全てのノードでフレーム周期を設 定する。フレーム同期信号は、所定ビット数のデータで 構成し、例えばネットワークシステムに固有の識別番号 データを付与する。

【0022】ノード同期エリアd2内には、等間隔で所定数(ここでは16)のスロットが設定してあり、この1フレーム内の16スロットが、このネットワークシス20 テム内の16のノードにそれぞれ割当ててある。このスロット割当てとしては、例えば先頭のスロットから順に第1ノード用スロットN1,第2ノード用スロットN2,…第16ノード用スロットN16としてある。各ノードに割当てられたスロットN1~N16では、そのスロットに対応したノードからノード同期信号を送信する構成としてある。ここでは7台のノードでネットワークシステムを構成してあるので、スロットN1~N7が使用され、スロットN8以降は使用されない(即ちデータが伝送されない)。ノード同期信号には、例えば各ノードに付与されたアドレス番号のデータを付与する。

【0023】このノード同期エリアd2の各スロットで送信されるノード同期信号については、ネットワークシステム内の各ノードで受信処理される。ノード同期信号の送信処理と受信処理については後述する。

【0024】データ転送エリアd3では、ルートノードのアクセス制御に基づいて、各ノード間でのデータ転送(伝送)処理が行われる。このルートノードによるアクセス制御としては、例えばルートノードからのボーリング制御により実行される。このボーリング応答要求信号で順に呼び出して、1台のノード毎に順次伝送が実行されるものである。

【0025】そして、ボーリング応答要求信号で指定されたアドレスのノードでは、送信するデータがあるとき、そのボーリング応答要求信号を受信すると、直ちにデータの送信処理を行う。このときの送信処理としては、例えばアシンクロナス(非同期) 転送モードによるデータ転送と、アイソクロナス(同期) 転送モードによるデータ転送とを、伝送されるデータの種類により使い50分けることが考えられる。このアシンクロナス転送モー

ドとアイソクロナス転送モードは、例えば制御データなどの比較的短いデータの伝送にアシンクロナス転送モードが使用され、映像データ、音声データなどのリアルタイム転送を必要とするデータの伝送にアイソクロナス転送モードが使用される。

【0026】次に、ノード同期信号の送信処理と受信処理を、図5を参照して説明する。上述したように、ノード同期エリア d2には16スロットが用意されているが、ここでは説明を簡単にするために、第1スロットから第8スロットまでの8個のスロットが用意されているものとし、その内の第1スロットから第7スロットまでが、第1ノードから第7ノードまでの7台のノードに個別に割当てられているものとする。

【0027】図5のA~Gは、7台のノードでの通信状態を示したもので、図5のAはルートノードである第7ノードでの状態を示し、図5のBからGまでは、第1ノードから第6ノードまででの状態を順に示す。図5において、斜線を付して示す範囲では、そのノードの送信手段である無線処理部32で送信処理が行われて、アンテナ31から無線送信されている状態を示し、その他のパ20ルス状に立ち上がった区間では、他のノードから送信された信号が、そのノードの受信手段である無線処理部32で適正に受信処理された状態を示し、パルス状に立ち上がってない区間では、正しく受信できない状態(即ち受信を試みて正しくデータをデコードできない状態)を示す。

【0028】まずルートノードでは、図5のAに示すよ うに、フレーム同期エリア d 1 の区間で、フレーム同期 信号が送信処理される。ノード同期エリアd2の区間で は、第7スロットとして設定された区間で、ノード同期 信号の送信処理Txが行われ、その他のスロット (第1 スロットから第6スロットまでの区間及び第8スロット の区間)では、受信処理が行われる。フレーム同期信号 としては、フレーム同期処理に必要な同期データの他 に、このネットワークシステムに固有の識別番号のデー タや、ネットワーク内のトポロジーマップのデータが含 まれる。このトポロジーマップのデータについては、ル ートノードの制御部35が前回作成して内部メモリ36 に記憶させたトポロジーマップ(1フレーム周期で作成 される場合には1フレーム前に作成したトポロジーマッ プ)のデータである。ノード同期信号としては、第7ノ ードに付与されたアドレスのデータの他に、この第7ノ ードでの通信状態に関するデータが含まれる。第1スロ ットから第6スロットまでの区間及び第8スロットの区 間での受信処理では、基本的にルートノードでは他の全 てのノードからの信号を受信できる位置にあるので、全 てのスロット位置で伝送される信号を受信して、その信 号に含まれるデータを正しくデコードできる。但し、第 8スロットに割当てられたノードは存在しないので、こ のスロット位置ではデータの受信はない。

Q

【0029】第1~第6ノードでは、図5のB~Gに示すように、フレーム同期エリアd1の区間で、ルートノードから送信されるフレーム同期信号を受信して、その信号で示されるフレーム周期で伝送処理が行われる。即ち、フレーム同期信号の受信タイミングを基準として、各ノードの制御部35が通信タイミングの制御(各エリアやスロットのタイミングの設定など)を行う構成としてあり、ネットワークシステム内の各ノードが同じフレーム周期で通信処理を行う。図6のAにフレーム同期信号の伝送状態を示すと、ルートノード(第7ノード)7から送信される信号の届く範囲であるエリアa7内に、他の全てのノードが位置し、フレーム同期信号は、全てのノードで正しく受信される。

【0030】そしてノード同期エリアでは、各ノードに 割当てられたスロット位置でノード同期信号を送信し、 その他のスロット位置では受信処理を行う。即ち第1ノ ードでは、図5のBに示すように、第1スロットでノー ド同期信号の送信処理Txを行い、第2スロット~第8 スロットで受信処理を行う。このとき、第1ノードに隣 接する位置のノードは、第2ノード、第3ノード、第7 ノードであり、第1ノードでは、図5のBに示すよう に、これらのノードから第2スロット、第3スロット、 第7スロットに送信されるノード同期信号だけを正しく 受信処理できる。また、第1ノードから第1スロットに 送信されるノード同期信号の伝送状態を図6のBに示す と、第1ノード1から送信される信号の届く範囲である エリアal内には、第2ノード,第3ノード,第7ノー ドが位置し、第1ノード1からのノード同期信号は、第 2ノード2, 第3ノード3, 第7ノード7で正しく受信 30 される。

【0031】第2ノードでは、図5のCに示すように、第2スロットでノード同期信号の送信処理Txを行い、第1スロット及び第3スロット〜第8スロットで受信処理を行う。このとき、第2ノードに隣接する位置のノードは、第1ノード,第4ノード,第7ノードであり、第2ノードでは、図5のCに示すように、これらのノードから第1スロット,第4スロット,第7スロットに送信されるノード同期信号だけを正しく受信処理できる。また、第2ノードから第2スロットに送信されるノード2カら第2スロットに送信されるノード2から第1ノード,第4ノード,第7ノードが位置し、第2ノード2からのノード同期信号は、第1ノード1,第4ノード4、第7ノード7で正しく受信される。

【0032】第3ノードでは、図5のDに示すように、第3スロットでノード同期信号の送信処理Txを行い、第1スロット、第2スロット、第4スロット~第8スロットで受信処理を行う。このとき、第3ノードに隣接する位置のノードは、第1ノード、第5ノード、第7ノー50 ドであり、第3ノードでは、図5のDに示すように、こ

れらのノードから第1スロット、第5スロット、第7スロットに送信されるノード同期信号だけを正しく受信処理できる。また、第3ノードから第3スロットに送信されるノード同期信号の伝送状態を図6のDに示すと、第3ノード3から送信される信号の届く範囲であるエリアa3内には、第1ノード、第5ノード。第7ノードが位置し、第3ノード3からのノード同期信号は、第1ノード1、第5ノード5、第7ノード7で正しく受信される。

【0033】第4ノードでは、図5のEに示すように、第4スロットでノード同期信号の送信処理Txを行い、第1スロット〜第3スロット、第5スロット〜第8スロットで受信処理を行う。このとき、第3ノードに隣接する位置のノードは、第2ノード、第6ノード、第7ノードであり、第4ノードでは、図5のEに示すように、これらのノードから第2スロット、第6スロット、第7スロットに送信されるノード同期信号だけを正しく受信されるノードの送信される信号の届く範囲であるエリア a 4内には、第2ノード、第6ノード、第10人には、第2ノードがのノードのリードのリードのリードのリードのリードのようには、第2ノードのリードで正しく受信される。第4ノード4からのノード同期信号は、第2ノード2、第6ノード6、第7ノード7で正しく受信される。

【0034】第5ノードでは、図5のFに示すように、第5スロットでノード同期信号の送信処理Txを行い、第1スロットで第4スロット、第6スロット~第8スロットで受信処理を行う。このとき、第5ノードに隣接する位置のノードは、第3ノード,第6ノード,第7ノードであり、第5ノードでは、図5のFに示すように、てれらのノードから第3スロット、第6スロットに送信されるノード同期信号だけを正しく受信されるノード同期信号の伝送状態を図6のFに示すと、第5ノード5から送信される信号の届く範囲であるエリア a 5内には、第3ノード、第6ノード、第7ノードが位置し、第5ノード5からのノード同期信号は、第3ノード3、第6ノード6、第7ノード7で正しく受信される、第6ノード6、第7ノード7で正しく受信される、第6ノード6、第7ノード7で正しく受信される。

【0035】第6ノードでは、図5のGに示すように、40第6スロットでノード同期信号の送信処理Txを行い、第1スロット〜第5スロット,第7スロット,第8スロットで受信処理を行う。このとき、第6ノードに隣接する位置のノードは、第4ノード,第5ノード,第7ノードであり、第6ノードでは、図5のGに示すように、これらのノードから第4スロット,第5スロット,第7スロットに送信されるノード同期信号がけを正しく受信処理できる。また、第6ノードから第6スロットに送信されるノード同期信号の伝送状態を図6のGに示すと、第6ノード6から送信される信号の届く範囲であるエリア 50

a6内には、第4ノード、第5ノード、第7ノードが位置し、第6ノード6からのノード同期信号は、第4ノード4、第5ノード5、第7ノード7で正しく受信される

10

【0036】次に、このように同期信号の伝送処理が行われる場合の、各ノード(ルートノード以外)での管理領域(即ちフレーム同期エリア及びノード同期エリア)の処理を、図7のフローチャートを参照して説明する。各ノードでの管理領域の処理としては、まず自端末(ノード)に付与されたアドレス(1D)番号の確認を行った後(ステップ101)、フレーム同期信号の受信動作が行われ(ステップ102)、制御部35でその受信したフレーム同期信号に同期したタイミングが設定される。そして、前のフレームの管理領域で受信処理して記憶した受信状態に関するデータを内部メモリ36から制御部35が読出し(ステップ103)、制御部35の制御により、その読出した受信状態に関するデータの送信準備を行う(ステップ104)。

【0037】この送信準備が完了すると、ノード同期エ リアが終了したか否か判断し(ステップ105)、最初 の状態では終了してないので、ステップ107に移っ で、自局から送信するスロットタイミングになったか否 か制御部35が判断し(ステップ107)、自局から送 信するスロットタイミングになった場合には、ステップ 104で準備した受信状態に関するデータを含むノード 同期信号を、無線処理部32で送信処理させ(ステップ 110)、ステップ105の判断に戻る。ステップ10 7で、自局から送信するスロットタイミングでないと判 断した場合には、他局から送信されるノード同期信号の 受信動作を行い(ステップ108)、その受信状態(送 信されるデータを正しく受信してデコードできたか否か の状態など)を制御部35が判断して、その受信状態の データを内部メモリ36に一時記憶させ(ステップ10 9)、ステップ105の判断に戻る。

【0038】そして、ステップ105でノード同期エリアが終了したと判断した場合には、次の処理(即ちデータ転送エリアでの伝送処理)に移る(ステップ106)。ここで、ステップ105でノード同期エリアが終了したと判断したときには、他局から送信される全てのノード同期信号の受信処理が完了した状態であり、ネットワークシステム内の他の全てのノードから送信される信号の受信状態に関するデータが、メモリ36に記憶されることになる。このメモリ36に記憶された各ノードからの信号の受信状態に関するデータが、次のフレームの管理領域動作時にステップ103で読出されるものである。

【0039】このノード同期エリアが終了した時点で、各ノードのメモリ36に記憶される受信状態に関するデータの例を示すと、例えば第1ノードから第7ノード(この例ではルートノードでも同様に処理を行ってい

る)までのそれぞれのノードで、図9に示すように受信 状態に関するデータが記憶される。ここでは、各ノード 毎に8ビットのデータとして示してあり、そのビット位 置が各ノードに対応し、"1"データの場合には正しく 受信できるノードであり、"0"データの場合には正し く受信できないノードである。但し、この例ではノード は7つであるので、最後のビットは常に"0"データで ある。

11

【0040】次に、ルートノードでの管理領域(即ちフ レーム同期エリア及びノード同期エリア)の処理を、図 8のフローチャートを参照して説明する。 ルートノード での管理領域の処理としては、まずこのネットワークシ ステムに付与されたシステム (1D)番号の確認を行っ た後(ステップ201)、前フレームで制御部35が作 成してメモリ36に記憶されたトポロジーマップのデー タを読出し(ステップ202)、そのトポロジーマップ のデータや、システムIDのデータなどを含むフレーム 同期信号を、無線処理部32から送信処理させる(ステ ップ203)。この送信処理が完了すると、ノード同期 エリアが終了したか否か判断し(ステップ204)、最 20 初の状態では終了してないので、ステップ205に移っ て、各ノードから送信されるノード同期信号を無線処理 部32が受信処理すると共に、自局に割当てられたスロ ット位置でノード同期信号を無線処理部32が送信処理 する。そして、受信したノード同期信号に含まれる各局 での受信状態に関するデータを、制御部35が判断して メモリ36に一時記憶させる(ステップ206)。

【0041】ステップ206の処理が終わると、ステッ プ204の判断に戻る。ステップ204でノード同期エ リアが終了したと判断したときには、ステップ207に 移って、ステップ206でメモリ36に記憶された各ノ ード間の受信状態のデータに基づいて、制御部35がネ ットワークシステムのトポロジーマップを作成し(ステ ップ207)、そのトポロジーマップのデータをメモリ 36に記憶させ(ステップ208)、次の処理(データ **転送エリアでのアクセス制御処理)に移る(ステップ2** 09)。このアクセス制御処理時には、メモリ36に記 憶された最新のトポロシーマップのデータを参照して、 直接通信ができるノード間や、中継伝送が必要なノード 間の判断を行って、対応した通信状態にアクセス制御す る。また、ステップ209で記憶された最新のトポロジ ーマップのデータは、次のフレームの管理領域の処理時 に、ステップ202で読出されて、フレーム同期信号と して送信される。

【0042】図10にトポロジーマップの例を示すと、 システム内に用意されたノードが、その数だけ縦軸と横 軸に設定してあり、各ノードを結ぶ位置に、そのノード 間の通信が正しくできるか否かのデータが書込まれてい る。ここでは、○印で示した位置は、通信が正しくでき るノード間であり、×印で示した位置は、通信が正しく

できないノード間である。なお、図10に示した例で は、一方のノードから他方のノードへの通信状態と、他 **方のノードから一方のノードへの通信状態は同じである** と想定して、各ノード間毎に1つの通信状態のデータを 割当てるようにしたが、それぞれの方向の通信状態毎 に、個別に通信ができるか否か判断して、より詳しいト ポロジーマップを作成するようにしても良い。

【0043】以上説明した本実施の形態の処理が行われ ることで、各ノードでは、管理エリアであるノード同期 エリアを使用して、効率良くネットワーク内の他のノー ドとの通信状態(他のノードからの信号の受信状態)を 検出することができると共に、その検出した通信状態の データを、次のフレームの管理エリアで、ルートノード に対して送信することができる。そして、ルートノード では、ノード同期エリアの全てのスロットの信号を受信 することで、ネットワークシステム内のトポロジーマッ プを容易に作成することができ、1フレーム周期で逐次 トポロジーマップをルートノードが作成でき、例えば各 ノードが移動局である場合でも、そのときの通信状態に 基づいたアクセス制御が可能になる。特に、ルートノー ドでは、伝送要求のあったノード間が、直接的に無線伝 送可能か、或いは他のノードで中継して伝送する必要が あるかが、逐次正確に判断でき、正確なアクセス制御が 可能になる。

【0044】なお、上述した実施の形態の説明では、ノ ード同期期間の各スロットで各ノードから送信されるノ ード同期信号による判断として、ノード同期信号で通信 ができるか否かの判断だけを行うようにしたが、より詳 しい判断を行うようにしても良い。例えば、ノードを構 成する無線伝送装置(又は伝送装置に接続された処理装 置)が電源オフ状態、或いは伝送するデータが長時間に わたって全くないノード等の休眠状態にあるノードを、 各ノードでの受信状態から判断して、その休眠状態にあ るノードのデータを、ノード同期信号に付加してルート ノードに伝送するようにして、ルートノードで作成する トポロジーマップに、休眠状態にあるノード(或いは現 在位置がネットワークエリア内にないと推定されるノー ド)のデータを付加するようにしても良い。

【0045】また、各ノードからノード同期信号で伝送 されるデータに、このような休眠状態に関するデータが ない場合でも、ネットワークの全てのノードから送信さ れるデータで、特定のノードからの信号が全く受信でき ないことが示されるとき、その特定のノードが休眠状態 にあるとルートノードが判断して、その休眠状態にある ノードのデータを、トポロジーマップに付加するように しても良い。図10の例では、例えば第8ノードが存在 していた場合、その第8ノードが他の全てのノードで受 信できない状態であることが、ルートノードで判断さ れ、第8ノードが休眠状態であることがトポロジーマッ

50 プで示される (このトポロジーマップでは横線で示した

状態)。

【0046】次に、本発明の第2の実施の形態を、図1 1を参照して説明する。

13

【0047】本例においては、上述した第1の実施の形 態と同様に、例えば家庭内や比較的小規模なオフィス内 などで映像データ、音声データやコンピュータ用データ などの送受信を行うシステムとして構成されたネットワ ークシステムに適用したもので、ネットワークシステム 構成については、第1の実施の形態で説明した構成と同 様の構成(例えば図1に示す構成)である。即ち、本例 10 のネットワークシステムは、所定の台数の無線伝送装置 でネットワークが組まれるようにしてあり、各無線伝送 装置には、映像信号再生装置,モニタ装置,コンピュー タ装置、プリンタ装置などの各種処理装置が個別に接続 してあり、これらの処理装置間でデータ伝送が必要な場 合に、接続された無線伝送装置を経由してデータ伝送が 行われる。それぞれの無線伝送装置は通信局であるノー ドとして機能し、ネットワークシステム内のほぼ中央に 配置された無線伝送装置をルートノードとして、この中 央のルートノードから周辺の他のノードが制御されるい わゆるスター型接続構成としてある。

【0048】各ノードを構成する無線伝送装置の基本的な構成についても、第1の実施の形態で説明した構成 (例えば図3に示す構成)と同じ構成であり、ここでは その説明については省略する。

【0049】そして本実施の形態では、ネットワークシ ステム内で各ノード間で伝送される信号を、例えば図1 1に示す構成としてある。即ち、図11のAに示すよう に、所定の期間で1フレーム期間を規定し、その1フレ ーム期間の先頭部分に管理データ伝送領域であるフレー ム同期エリアd 1′ とノード同期エリアd 2′ をそれぞ れ所定の期間設定し、残りの期間をデータ転送(伝送) エリアd3′としてある。フレーム同期エリアd1′で は、図11のBに示すように、ルートノードからフレー ム同期信号が送信される。このフレーム同期信号は、他 のノードで受信されて、その同期信号の受信タイミング を基準として、全てのノードでフレーム周期を設定す る。フレーム同期信号は、所定ビット数のデータで構成 し、例えばネットワークシステムに固有の識別番号デー タが付与してあり、ルートノードが作成したトポロジー マップのデータが付与してあると共に、ノード同期エリ アのスロット割当てを決めるリクエスト番号データが付 与してある。このリクエスト番号データについては後述

【0050】ノード同期エリアd2′内には、等間隔で 所定数(ここでは16)のスロットが設定してあり、こ の1フレーム内の16スロットが、フレーム同期エリア 内のリクエスト番号データに基づいて各ノードに割当て てあり、その割当てられたノードからノード同期信号を 送信する。ノード同期信号には、例えば各ノードに付与 50 されたアドレス番号のデータを付与すると共に、直前の数フレーム(このフレーム数は例えばアドレス番号データのフレーム周期と一致させる)の期間におけるノード同期エリアの各スロット位置での受信状態に関するデータを付与する。このノード同期エリア d 2 ′ の各スロットで送信されるノード同期信号は、ネットワークシステム内の他のノードで受信処理され、その受信状態に基づいて、上述したノード同期エリア内の受信状態のデータが生成される。

【0051】ここで、フレーム同期エリア内のリクエスト番号データと、ノード同期エリアのスロット割当てとの関係について説明すると、リクエスト番号データは、例えば数ピット程度のデータで構成されて、所定数のフレーム周期で、繰り返し同じ番号データが付与されるのである。例えば4ビットデータで構成され、7フレームで1周期が構成されているとすると、1フレーム毎に"1010"、"0011"、"0110"、"1011"、"0000"、"0001"、"0100"と異なるデータが付与され、この7フレームでこのデータ配列が繰り返される。それぞれのリクエスト番号データによるスロット割当ては予めシステム内で決めてあり、システム内に用意されるノードが、1周期のリクエスト番号データで均等に割当てられるようにしてある。

【0052】最も単純なリクエスト番号データによるスロット割当ての例を示すと、例えばネットワークシステム内に用意される最大のノード数が32で、1フレームのノード同期エリアに配置されたスロット数が16である場合、リクエスト番号データとして、2種類の番号データを用意して、第1のリクエスト番号であるとき、アドレス番号が奇数のノードを各スロットに順に割当て、第2のリクエスト番号であるとき、アドレス番号が偶数のノードを各スロットに順に割当てることが考えられる。

【0053】図11のBに示した例では、フレーム同期エリアd1′に付与された特定のリクエスト番号のとき、ノード同期エリアd2′で、用意された16スロットの内の13スロットに、第1ノードN1、第3ノードN3、第7ノードN7、第8ノードN8…・とノードが割当てられた状態としてあり、ここでは残りの3スロットにはノードの割当てがない。そして、別のリクエスト番号が指定されたとき、この図11のBとは異なるスロット割当てとなる。

【0054】データ転送エリアd3′では、ルートノードのアクセス制御に基づいて、各ノード間でのデータ転送(伝送)処理が行われる。このルートノードによるアクセス制御としては、例えばルートノードからのボーリング制御により実行される。このボーリング応答要求信号で順に呼び出して、1台のノード毎に順次伝送が実行されるものである。

ノードがトポロジーマップを作成する場合には、直接的 に通信が可能なノード間と、通信ができないノード間の 判断の他に、休眠状態にあるノードを判断して、トポロ

ジーマップに示すようにしても良い。

【0055】そして、ボーリング応答要求信号で指定されたアドレスのノードでは、送信するデータがあるとき、そのボーリング応答要求信号を受信すると、直ちにデータの送信処理を行う。このときの送信処理としては、例えばアシンクロナス(非同期)転送モードによるデータ転送とを、伝送されるデータの種類により使い分けることが考えられる。このアシンクロナス転送モードとアイソクロナス転送モードは、例えば制御データなどの比較的短いデータの伝送にアシンクロナス転送モードが使用され、映像データ、音声データなどのリアルタイム転送を必要とするデータの伝送にアイソクロナス転送モードが使用される。

【0061】また、上述した第1,第2の実施の形態で説明したそれぞれのフレーム構成については、それぞれ好適な一例を示したものであり、それぞれのフレーム構成に限定されるものではなく、ネットワークシステムに適用される伝送方式などに適した各種フレーム構成が適用できる。例えば、上述したそれぞれの例では、フレーム同期エリアとノード同期エリアを、各フレームの先頭部分に配置したが、1フレーム内のその他の位置に配置しても良い。

【0056】このようにして伝送処理が行われることで、ルートノードでは、リクエスト番号データが一巡するフレーム周期が経過すると、ネットワークシステム内の全てのノードから、少なくとも1回はノード同期信号を受信することができ、そのノード同期信号に含まれる各ノードでの受信状態のデータから、トポロジーマップを作成することができ、その作成したトポロジーマップ20に基づいて通信の制御を行うことができる。また、フレーム同期信号に含まれるデータとして、トポロジーマップのデータを各ノードに報知できる。

【0062】また、上述した各実施の形態では、ノード 同期信号については、全てのフレームで送信させる構成 としたが、所定数のフレーム毎に1回だけノード同期エ リアを設けて、ノード同期信号を送信するようにしても 良い。

【0057】本実施の形態でのその他の部分の構成及び 処理については、上述した第1の実施の形態で説明した 構成及び処理と同様とする。 [0063]

【0058】以上説明した本実施の形態の処理が行われることで、上述した第1の実施の形態の場合と同様に、各ノードでは、管理エリアであるノード同期エリアを使用して、効率良くネットワーク内の他のノードとの通信状態(他のノードからの信号の受信状態)を検出することができると共に、その検出した通信状態のデータを、次のフレーム以降の自局に割当てられたスロット位置で、ルートノードに対して送信することができる。そして、ルートノードでは、ノード同期エリアの全てのスロットの信号を受信することで、ネットワークシステム内のトポロジーマップを容易に作成することができ、所定フレーム周期で逐次トポロジーマップを心トノードが作成でき、例えば各ノードが移動局である場合でも、そのときの通信状態に基づいたアクセス制御が可能になる。

【発明の効果】請求項1に記載した通信制御方法によると、管理データ伝送領域を使用した通信で、各通信局での通信状態に関するデータを収集することができ、制御局がアクセス制御する場合に、その収集したデータに基づいて適切に制御を行うことができる。

【0059】そして本実施の形態の場合には、ノード同期エリアのスロット割当てを、ルートノードからのリクエスト番号データに基づいた可変割当てとしたので、ネットワークシステム内に配置されるノード数(伝送装置の数)が、1フレームのノード同期エリア内のスロット数を越える場合でも対処でき、ネットワークシステム内のノード数に制約がなくなる。

【0064】請求項2に記載した通信制御方法によると、請求項1に記載した発明において、通信状態に関するデータとして、他のそれぞれの通信局又は制御局との通信が、直接的に通信可能であるか否かのデータであることで、制御局が各局間の通信を制御する場合に、直接伝送させることができるか、或いは中継伝送が必要であるか、的確に判断して制御でき、良好な通信制御ができる。

【0060】なお、この第2の実施の形態の場合にも、 ノード同期エリアで送信されるデータに基づいてルート 【0065】請求項3に記載した通信制御方法によると、請求項2に記載した発明において、通信状態に関するデータとして、更に休眠状態にある通信局に関するデータを含むことで、休眠状態の通信局への伝送処理などを禁止させて、休眠状態の通信局へのデータ伝送などで伝送エラーが生じるのを阻止することができる。

【0066】請求項4に記載した通信制御方法による 40 と、請求項1に記載した発明において、管理データ伝送 領域で、それぞれのスロットから送信されるデータを、 他の通信局又は制御局で受信させ、その受信状態に基づ いて、各通信局又は制御局から次の送信タイミングに送 信する通信状態に関するデータを生成させることで、管 理データ伝送領域内のスロットで各局から送信されるデータの受信で、それぞれの局での通信状態が判ると共 に、そのデータの受信状態を検出することで、各局との 通信状態も同時に判り、効率の良い処理が行われる。

【0067】請求項5に記載した通信制御方法によると、請求項4に記載した発明において、各局からの通信

状態に関するデータを、制御局が受信して集計し、各局間の通信状態に関するトポロジーマップを作成し、その作成したトポロジーマップのデータを各局に対してプロードキャスト送信することで、そのブロードキャスト送信されるトポロジーマップのデータに基づいて、ネットワークシステム内の各局で、そのときのネットワークシステム内の通信状態が判断できるようになる。

【0068】請求項6に記載した通信制御方法によると、請求項1に記載した発明において、管理データ伝送領域で、制御局から送信するデータにより、各通信局の 10 スロット割当てに関するデータを送信し、そのデータに基づいて各通信局が自局に割当てられるスロット位置を判断することで、例えばフレーム周期でスロット割当てを変更することができ、管理データ伝送領域内に用意されたスロットを、複数の通信局に効率良く割当てて、通信制御処理に使用することができる。

【0069】請求項7に記載した伝送装置によると、管理データ伝送領域を使用して、他の伝送装置からの信号の受信処理と、その受信した信号の受信状態に基づいた通信状態に関するデータの送信処理が行え、その管理デ 20一タ伝送領域で伝送されるデータを使用して、ネットワークシステム内のいずかれの伝送装置が、通信状態を適切に制御できる。

【0070】請求項8に記載した伝送装置によると、請求項7に記載した発明において、通信状態に関するデータとして、各スロットでの他の伝送装置との通信が、直接的に通信可能であるか否かのデータであることで、他の伝送装置との通信を行う場合に、その判断したデータに基づいて、直接伝送させることができるか、或いは中継伝送が必要であるか、的確に判断でき、伝送エラーのない良好な通信状態の設定ができる。

【0071】請求項9に記載した伝送装置によると、請求項8に記載した発明において、通信状態に関するデータとして、更に休眠状態にある伝送装置に関するデータを含むことで、休眠状態の伝送装置への伝送処理などを禁止させて、休眠状態の伝送装置へのデータ伝送などで伝送エラーが生じるのを阻止することができる。

【0072】請求項10に記載した伝送装置によると、請求項7に記載した発明において、受信手段が所定のフレーム周期の管理データ伝送領域で受信した受信状態に 40基づいて、通信状態に関するデータを生成させ、後のフレーム周期の管理データ伝送領域の管理データ伝送領域の所定のスロットで、その生成された通信状態に関するデータを送信手段から送信することで、管理データ伝送領域の各スロットで送信されるデータから、他の伝送装置での通信状態が判ると共に、各スロットの信号の受信状態の判断から、この伝送装置における他の伝送装置との通信状態も同時に判り、効率の良い通信状態の判断処理が可能になる。

1.8

【0073】請求項11に記載した伝送装置によると、請求項10に記載した発明において、受信手段が管理データ伝送領域内の各スロットで受信した通信状態に関するデータに基づいて、ネットワーク内の各伝送装置間の通信状態に関するトポロジーマップを作成する制御手段を備えて、その作成したトポロジーマップのデータを、管理データ伝送領域で他の伝送装置に対して送信することで、その送信されるトポロジーマップのデータに基づいて、ネットワークシステム内の通信状態が判断できるようになる。

【0074】請求項12に記載した伝送装置によると、請求項7に記載した発明において、ネットワーク内の各伝送装置のスロット割当てに関するデータを、上記送信手段が送信することで、例えばフレーム周期でスロット割当てを変更する制御が可能になり、管理データ伝送領域内に用意されたスロットを、複数の通信局に効率良く割当てて、通信制御のために必要な処理を実行させることができる。

#### ) 【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態による通信システム 例を示す構成図である。

【図2】本発明の第1の実施の形態による物理的なトポロジーマップの例を示す説明図である。

【図3】本発明の第1の実施の形態による伝送装置の構成の例を示すブロック図である。

【図4】本発明の第1の実施の形態による伝送データ構成例を示す説明図である。

【図5】本発明の第1の実施の形態によるノード同期エリアでの処理例を示すタイミング図である。

【図6】本発明の第1の実施の形態による各タイミング での送信/受信動作例を示す説明図である。

【図7】本発明の第1の実施の形態による各ノードの管理領域での動作例を示すフローチャートである。

【図8】本発明の第1の実施の形態によるルートノードの管理領域での動作例を示すフローチャートである。

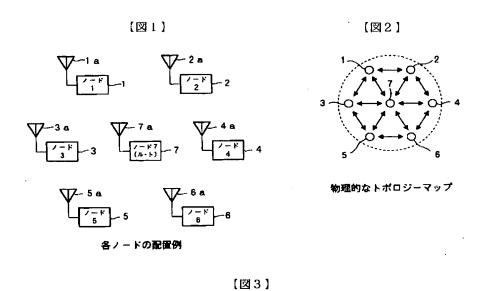
【図9】本発明の第1の実施の形態で各ノードに受信して蓄積されたデータの例を示す説明図である。

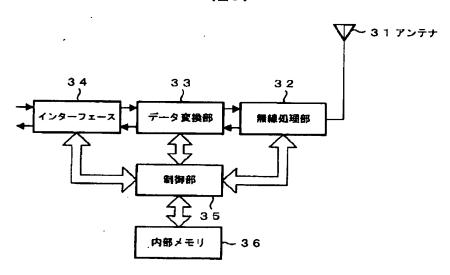
【図10】本発明の第1の実施の形態によるトポロジーマップの例を示す説明図である。

【図11】本発明の第2の実施の形態による伝送データ 構成例を示す説明図である。

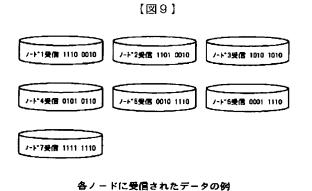
### 【符号の説明】

1~7…無線伝送装置(ノード)、32…無線処理部、33…データ変換部、34…インターフェース部、35…制御部、d1,d1′…フレーム同期エリア、d2,d2′…ノード同期エリア、d3,d3′…データ転送エリア





# 装置 構成 例



 γ-F1
 O
 O
 X
 X
 O
 —

 γ-F2
 X
 O
 X
 O
 —

 γ-F3
 X
 O
 X
 O
 —

 γ-F4
 X
 O
 O
 —

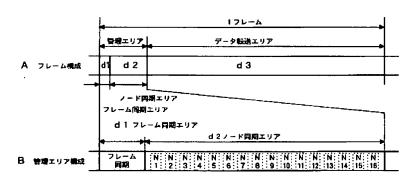
 γ-F5
 X
 O
 —

 γ-F8
 O
 —
 O
 —

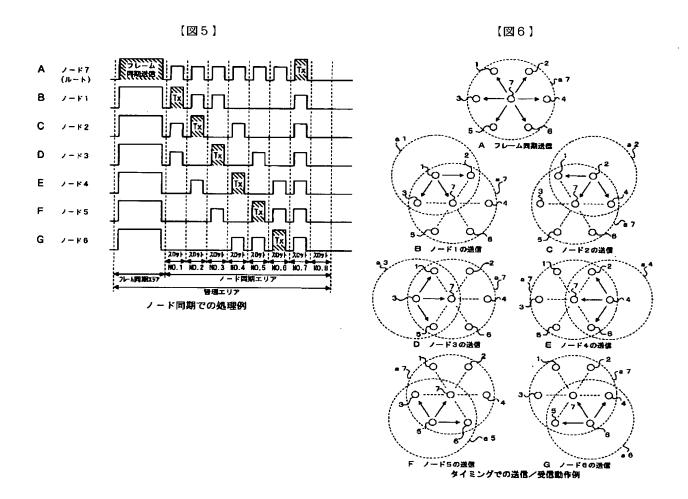
【図10】

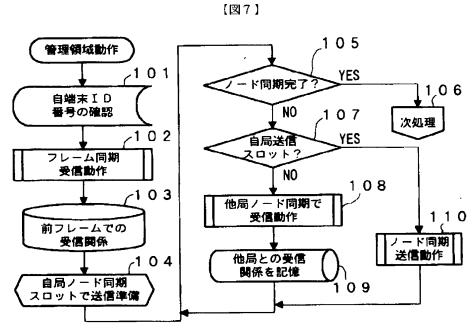
トポロジーマッップの例

【図4】

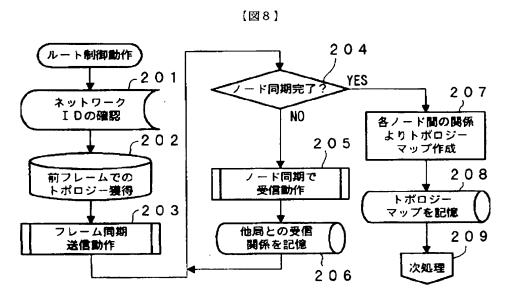


固定割当てによるフレーム構成



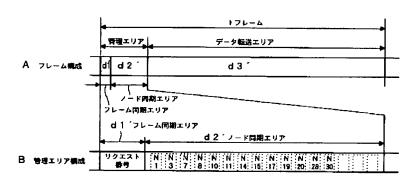


各ノードの管理領域での動作例



ルートの管理領域での動作例

【図11】



可変割当てによるフレーム構成